Proposta de uma meta-heurística evolucionária híbrida para o problema do caixeiro viajante com quotas, múltiplos passageiros, transporte incompleto e delay de permanência

Prof Dr. Marco César Goldbarg Islame Felipe da Costa Fernandes Bruno de Castro Honorato Silva

Departamento de Informática e Matemática Aplicada - DIMAp Universidade Federal do Rio Grande do Norte - UFRN

Natal, 26 setembro de 2017

Proposta inicial

Hibridização

Combinar o genético com o Simulated Annealing

Busca Local

Simulated Annealing atuará na disposição dos vértices da rota (Vizinhança swap)

Formato do cromossomo

Passa	geiros: 1	2 Pass	Passageiros: 3 4 5			Passageir	os: 6 7	Passageiros: 8 9		
1			2			3		4		Nós
1			0			1		1		Bonus
1	1	2	-1	2		-1	3	4	4	Embarque
3	4	3	-1	4		-1	1	1	1	Desembarque

NOVA: População inicial

- Metade com LK: procedimento geralndividuoLK();
- Metade com um algoritmo construtivo baseado no bonus (semelhante ao GRASP): procedimento geralndividuoConsturivo()

NOVA: População inicial com LK - procedimento geralndividuoLK()

- Escolhe um subconjunto de vértices $V' \subseteq V$ tal que a soma dos seus bonus seja maior ou igual a K;
- Toma-se a clique correspondente do conjunto V' e aplica-se LK;
- Inicialmente, liga o bonus em todos os vértices;
- Aplica-se carregamento heurístico
- Cromossomos de tamanhos variados

NOVA: População inicial - Construtivo + Busca local procedimento *geralndividuoConsturivo*()

- Fase construtiva:
 - Começa no vértice inicial s
 - ▶ Iterativamente, vai adicionando vértices à rota
 - O vértice adicionado é escolhido numa lista de candidatos restritos (LRC)
 - Seja u o último vértice da rota em construção. Seja v o vértice tal que C(u,v) seja mínimo. LRC é composta pelos vértices v' tais que B(v') > B(v) e $C(u,v') \le C(u,v) * (1+\alpha)$
- Busca local multi-operadores

Operadores

Cruzamento Recombinação SPLIT

Dado dois pais, A e B, determina-se um ponto de corte em cada um. Gera-se dois cromossomos filhos, F1 e F2, onde F1 é formado pelos alelos da primeira parte de A e pelos alelos de B que ainda não estão em F1. Gera-se F2 analogamente.

Mutação para o bonus

Inverte o bonus de uma cidade, tal que a restrição do bonus mínimo K continue satisfeita. Em seguida, realiza carregamento heurístico

Mutações para cidades (rota)

- Adicionar cidade (cromossomo aumenta de tamanho Vizinhança push)
- Retirar cidade (cromossomo diminui de tamanho Vizinhança pop)
- Trocar cidades (cromossomo permanece do mesmo tamanho)

Simulated Annealing

```
Entrada: sol: uma solução viável, T_0: temperatura inicial
1 x_k = sol;
2 T_k = T_0;
3 Seja L_k a quantidade de iterações para temperatura T_k;
4 enquanto critério de parada não for atingido faça
       para i=1 \dots L_k faça
            gerar uma solução x_{k+1} vizinha (swap na rota) de x_k;
           \Delta C = C(x_{k+1}) - C(x_k);
           se \Delta C < 0 então
                x_k = x_{k+1};
              se C(x_k) < C(sol) então
                 sol = x_k;
                fim
            senão
13
                se rand[0,1] < e^{-\frac{\Delta C}{T_k}} então
14
                  x_k = x_{k+1}
15
                fim
16
            fim
       fim
18
       Atualiza T_k e L_k:
```

NOVO: Renovação da população

- Se o ótimo corrente não mudar em 5 iterações consecutivas:
 - ▶ Renova 1/4 da população aplicando o procedimento geralndividuoLK()
 - Renova 1/4 da população aplicando o procedimento geralndividuoConsturivo()
- O indivíduos substituídos são sorteados com probabilidade uniforme

Parâmetros

- Tamanho da população : fixo em 100 indivíduos
- Taxa de cruzamento: 0.98
- Taxa de inversão do bonus: 0.5
- Taxa de adição de cidades: 0.1
- Taxa de remoção de cidades 0.4
- Taxa de inversão de duas cidades: 0.1
- Quantidade de gerações: 50
- Taxa de invocação do simulated annealing: 0.94
- Temperatura inicial (T_0) : 6
- Temperatura final: 1
- Quantidade de iterações em T_0 (L_0): 9
- Fator de decaimento da temperatura: 1.3
- Fator de incremento de L_k : 1.2
- $\alpha = 0.4$



Heurística de carregamento

- Ordene os passageiros L em ordem decrescente de tarifa a pagar ;
- 2 Para cada passageiro $l \in L$:
 - se o vértice de embarque de *l* estiver na rota, tente embarcar *l*;
 - Dentre os possíveis desembarques de l, tome aquele nó d da rota tal que o desembarque de l em d tenha penalidade mínima
 - Uma vez que o embarque e o desembarque de / foram determinados, verifique novo fitness da solução.
 - Se o fitness melhorou, ok!
 - Caso contrário, desfaça o embarque de / e volte à solução anterior (sem /)